PATENT ABSTRACTS OF JAPAN

(11)Publication number:

08-249249

(43) Date of publication of application: 27.09.1996

(51)Int.Cl.

G06F 13/00

G06F 13/00

H04L 29/06

H04L 29/14

(21)Application number: 07-048375

(71)Applicant: NIPPON TELEGR & TELEPH

CORP (NTT)

(22)Date of filing:

08.03.1995

(72)Inventor: URATA MASAKAZU

MASAMOTO HIROSHI TSUKADA MANABU

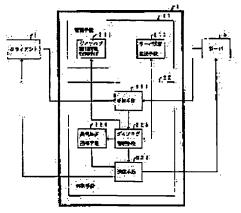
(54) MESSAGE REPEATER AND MESSAGE RELAY METHOD

(57)Abstract:

PURPOSE: To provide a message repeater capable of performing relay even when transmission protocols and message formats are different by providing a control means for controlling the relay of a message based on the contents of a management means for managing the state of a server.

CONSTITUTION: This message repeater 2 is present between a client 1 for sending out a request message and the server 3 for receiving the contents of the request message and sending out a response message to the request message and relays the messages. The repeater 2 is provided with the management means 21 for managing the state of the server 3 and the control means 22 for controlling the relay of the message based on the contents of the management means 21. The management means 21 is provided with a corresponding dialog identification information storage means 211 for managing information for identifying the client 1 and the server 3 in one-to-one correspondence. As the result, even when communication protocols and the message

formats are different, the relay is made possible.



1/1

* NOTICES *

JPO and INPIT are not responsible for any damages caused by the use of this translation.

- 1. This document has been translated by computer. So the translation may not reflect the original precisely.
- 2.*** shows the word which can not be translated.
- 3.In the drawings, any words are not translated.

CLAIMS

[Claim(s)]

[Claim 1]Message repeating installation of at least one client characterized by comprising the following which sends out a request message, and at least one server which receives the contents of this request message and sends out this response message that carries out a request message pair which does and relays a message.

A management tool for managing a state of said server.

A control means which controls relay of a message based on the contents of said management tool.

[Claim 2] The message repeating installation comprising according to claim 1: Said management tool identifies a response message over said request message uniquely, And a dialog identification information storage means which performs registration of this dialog identification information, and deletion when dialog identification information for identifying a client of a requiring agency and a server of a transmission destination is memorized and a registry request of this dialog identification information and a deletion request are published. A server condition—monitoring means to direct to return an unusual response about a request message about dialog identification information about a server which supervised a state for every server, set a server state managed inside as an abnormal condition at the time of server malfunction detection, and was in an abnormal condition.

[Claim 3] The message repeating installation comprising according to claim 1:

A reception means in which said control means receives a request message from said client, and a response message from said server.

A transmitting means which transmits a request message to a response message and said server to said client.

An unusual response return means to create an unusual response message and to return an unusual response to a specified client when there are unusual response return directions. At the time of request message reception from said client. Investigate a server state which holds whether a server of a transmission destination is normal by said server condition-monitoring means, and when a server of a transmission destination is an all seems well, Register dialog identification information into said dialog identification information storage means, transmit a message to a server of a transmission destination, and when a server of this transmission destination is an abnormal condition, Point for said unusual response return means so that this message may not be relayed but an unusual response may be returned to a client of a requiring agency, and at the time of response message reception from said server. Whether dialog identification information to this response message is registered into said dialog identification information storage means investigates, and when registered, It transmits to a client of this response message demand-origin via said transmitting means, A dialog management tool which

1/3 2008/08/22 10:43

cancels this response message when dialog identification information registered into said dialog identification information storage means is deleted and dialog identification information to this response is not registered into said dialog identification information storage means.

[Claim 4]When using a message format which is different when communications protocols between said client aforementioned message repeating installation and between said message repeating—installation—servers differ, said management tool, The message repeating installation according to claim 1 including a correspondence dialog identification information storage means which matches information for identifying said client and said server with 1 to 1, and manages it.

[Claim 5] The message repeating installation according to claim 4 which registers as a group identification information of a server which said correspondence dialog identification information storage means makes a group identification information of a client using the 1st protocol and this 1st protocol, and uses the 2nd protocol and this 2nd protocol.

[Claim 6] Claims 1 and 4, message repeating installation of five statements characterized by comprising the following.

The 1st reception means that receives a request message by which said control means was published from a client which uses said 1st protocol.

The 2nd reception means that receives a response message published from a server using said 2nd protocol.

The 1st conversion method changed into said request message which received by said 1st reception means with reference to said correspondence dialog identification information storage means at a message using said 2nd protocol corresponding to a meaning.

The 2nd conversion method changed into said response message received by said 2nd reception means with reference to said correspondence dialog identification information storage means at a message using said 1st protocol corresponding to a meaning.

[Claim 7]In between at least one client which sends out a request message, and at least one server which receives the contents of this request message and sends out this response message that carries out a request message pair, A message relay method being a message relay method which relays a message, managing a state of said server, and controlling relay of a message based on a controlled state.

[Claim 8] If a request message from said client is received, investigate whether a server of a transmission destination is normal, and when a server of a transmission destination is an all seems well, Register dialog identification information, transmit a message to a server of a transmission destination, and when a server of said transmission destination is an abnormal condition. Do not relay this message, but point so that an unusual response may be returned to a client of a requiring agency, and at the time of response message reception from said server. Whether dialog identification information to this response message is registered investigates, and when registered, The message relay method according to claim 7 which cancels this response message when it transmits to a client of this response message demand-origin, dialog identification information registered is deleted and dialog identification information to this response is not registered. [Claim 9] When using a message format which is different when communications protocols between said client aforementioned message repeating installation and between said message repeatinginstallation-servers differ, Information which makes a group identification information of a client using the 1st protocol and this 1st protocol, registers identification information of a server using the 2nd protocol and this 2nd protocol as a group, and was registered is referred to. The message relay method according to claim 7 changed into a received response message at a message using said 1st protocol corresponding to a meaning with reference to information which changed into a message using said 2nd protocol corresponding to a meaning, or was registered into a request message which received.

2/3

[Translation done.]

(19)日本国特許庁 (JP)

(12) 公開特許公報(A)

(11)特許出願公開發号

特開平8-249249

(43)公開日 平成8年(1986)9月27日

(51) Int.CL ⁶	織別紀号 庁	内整夜番号	ΡI			技術表示	魯所
G06F 13/00	3 5 1 736	58-5E	G06F	13/00	3511	В	
	3 5 7 736	68-5 e			3572	Z	
H04L 29/06			HO4L !	13/00	3061	В	
29/14					313		
			密查請求	永韶 求	商求項の数 9	OL (全 24	政)
(21)出癩番号	特顯平7-48375		(71)出廢人	0000042	226		
		1		日本電	吉南話株式会社		
(22)出顧日	平成7年(1995) 3月8日			建京都	所宿区西新宿三门	「目19番2号	
			(72)発明者	補田 🏻	雪和		
				東京都	千代田区内幸町」	丁目1番6号	日
				本電信	包括株式会社内		
			(72)発明者				
					千代田区内幸町 」	【丁目1番6号	Ħ
					电話株式会社内		
			(72)発明者		*		_
					f代田区内参町]	[丁目] 誊6号	Ð
			(m e) (b mn r		能話株式会社内		
			(74)代理人	乔埋尘	伊東 忠彦		

(54) 【発明の名称】 メッセージ中継装置及びメッセージ中継方法

(57)【要約】

【目的】 本発明の目的は、サーバ障害時、クライアントが応答監視処理に係る時間を待つととなく、短時間でサーバ障害を検出することが可能なメッセージ中継接置及びメッセージ中継方法を提供することである。

【構成】 本発明のメッセージ中継装置2は、サーバ3の状態を管理するための管理手段21と、管理手段21の内容によりメッセージの中継を制御する制御手段22とを育する。

http://www4.ipdl.inpit.go.jp/Tokujitu/tjcontentdben.ipdl?N0000=21&N0400=image/gif&...~~11/17/2008

特闘平8-249249

2

(2)

【特許請求の範囲】

【請求項1】 要求メッセージを送出する少なくとも1 つのクライアントと、該要求メッセージの内容を受信 し、該要求メッセージ対する応答メッセージを送出する 少なくとも1つのサーバとの間にあって、メッセージの 中継を行うメッセージ中継装置であって、

1

前記サーバの状態を管理するための管理手段と、

前記管理手段の内容に基づいてメッセージの中継を制御 する副御手段とを有することを特徴とするメッセージ中 継続置。

【請求項2】 前記管理手段は、

前記要求メッセージに対する応答メッセージを一意に識 別し かつ要求元のクライアントと送信先のサーバを識 別するためのダイアログ識別情報を記憶し、該ダイアロ グ識別情報の登録要求、削除要求が発行された時は、該 ダイアログ識別情報の登録。削除を行うダイアログ識別 情報記憶手段と、

サーバ毎の状態を監視し、サーバ異常検出時には、内部 で管理しているサーバ状態を異意状態に設定し、異意状 態となったサーバに関するダイアログ識別情報に関する 20 要求メッセージについて異常応答を返却するように指示 するサーバ状態監視手段とを有する請求項1記載のメッ セージ卓維装置。

【請求項3】 前記制御手段は、

前記クライアントからの要求メッセージ、前記サーバか ちの応答メッセージを受信する受信手段と、

前記クライアントに対して応答メッセージ、前記サーバ に対して要求メッセージを送信する送信手段と、

異常応答返却指示があった時、異常応答メッセージを作 成し、指定されたクライアントに対して異常応答を返却 30 し、該要求メッセージ対する応答メッセージを送出する する異常応答返却手段と.

前記クライアントからの要求メッセージ受信時には、送 信先のサーバが正常が否かを前記サーバ状態監視手段で 保持するサーバ状態を調べ、送信先のサーバが正常状態 の場合には、前記ダイアログ識別情報記憶手段にダイア ログ識別情報を登録し、送信先のサーバにメッセージを 送信し、該送信先のサーバが異常状態の場合には、該メ ッセージの中継を行わず要求元のクライアントに異意応 答を返却するよう前記異常応答返却手段に指示し、前記 サーバからの応答メッセージ受信時には、該応答メッセ 40 信し. ージに対するダイアログ識別情報が前記ダイアログ識別 情報記憶手段に登録されているかを調べ、登録されてい る場合には、前記送信手段を介して該応答メッセージを 要求元のクライアントに送信し、前記ダイアログ識別情 報記憶手段に登録されているダイアログ識別情報を削除 し、該応答に対するダイアログ識別情報が前記ダイアロ グ識別情報記憶手段に登録されていない場合は、該応答 メッセージを破棄するダイアログ管理手段とを具備する 請求項1記載のメッセージ中継装置。

【請求項4】 前記管理手段は、

前記クライアントー前記メッセージ中継装置間、前記メ ッセージ中継装置=サーバ間の通信プロトコルが異なる 場合及び異なったメッセージフォーマットを使用する場 台に、前記クライアント及び前記サーバを識別するため の情報を1対1に対応付けて管理する対応ダイアログ識 別情報記憶手段を含む請求項1記載のメッセージ中継装

【請求項5】 前記対応ダイアログ識別情報記憶手段 it

10 第1のプロトコルと該第1のプロトコルを利用するクラ イアントの識別情報を組とし、第2のプロトコルと該第 2のプロトコルを利用するサーバの識別情報を組として 登録する請求項4記載のメッセージ中継装置。

【請求項6】 前記制御手段は、

前記第1のプロトコルを用いるクライアントから発行さ れた要求メッセージを受信する第1の受信手段と、

前記第2のプロトコルを用いるサーバから発行された応 答メッセージを受信する第2の受信手段と、

前記対応ダイアログ識別情報記憶手段を参照して、前記 第1の受信手段により受信した前記要求メッセージに一 意に対応する前記第2のプロトコルを用いるメッセージ に変換する第1の変換手段と、

前記対応ダイアログ識別情報記憶手段を参照して、前記 第2の受信手段により受信した前記応答メッセージに一 意に対応する前記算1のプロトコルを用いるメッセージ に変換する第2の変換手段を含む請求項1、4 5記載 のメッセージ中継装置。

【請求項7】 要求メッセージを送出する少なくとも1 つのクライアントと、該要求メッセージの内容を受信 少なくとも1つのサーバとの間において、メッセージの 中継を行うメッセージ中継方法であって、

前記サーバの状態を管理し.

管理状態に基づいてメッセージの中継を制御することを 特徴とするメッセージ中継方法。

【請求項8】 前記クライアントからの要求メッセージ を受信すると、送信先のサーバが正常が否かを調べ、 送信先のサーバが正鴬状態の場合には、ダイアログ識別 情報を登録しておき、送信先のサーバにメッセージを送

前記送信先のサーバが異常状態の場合には、該メッセー ジの中継を行わず、要求元のクライアントに具常応答を 返却するよう指示し、

前記サーバからの応答メッセージ受信時には、該応答メ ッセージに対するダイアログ識別情報が登録されている かを調べ、

登録されている場合には、該応答メッセージを要求元の クライアントに送信し、登録されているダイアログ識別 情報を削除し、

50 該応答に対するダイアログ識別情報が登録されていない

3 場合は、該応答メッセージを破棄する調求項7記載のメ ッセージ中継方法。

【請求項9】 前記クライアントー前記メッセージ中継 装置間、前記メッセージ中継装置-サーバ間の通信プロ トコルが異なる場合及び異なったメッセージフォーマッ トを使用する場合に、

第1のプロトコルと該第1のプロトコルを利用するクラ イアントの識別情報を組とし、第2のプロトコルと該第 2のプロトコルを利用するサーバの識別情報を組として 登録しておき.

登録された情報を参照して、受信した要求メッセージに 一意に対応する前記第2のプロトコルを用いるメッセー ジに変換し、

または、登録された情報を参照して、受信した応答メッ セージに一意に対応する前記第1のプロトコルを用いる メッセージに変換する請求項?記載のメッセージ中継方

【発明の詳細な説明】

[0001]

【産業上の利用分野】本発明は、メッセージ中継装置及 20 びメッセージ中継方法に係り、特に、クライアントーサ ーバ間におけるメッセージを中継するメッセージ中継続 置及びメッセージ中継方法に関する。

[0002]

【従来の技術】図20は、従来のメッセージ中継システ ムの構成を示す。同図に示すシステムは、クライアント 1. メッセージ中継システム2、サーバ3より構成され る。クライアント1は、応答監視部4を有し、タイマを 用いた応答監視を行う。メッセージ中継システム2は、 メッセージ受信部5とメッセージ送信部6を有する。サ 30 ーバ3は、メッセージを処理して、応答メッセージを送 出する。

【①①03】図21は、従来のメッセージ中継動作のフ ローチャートである。メッセージ卓織システム2は、メ ッセージ受信部5においてクライアントまたは、サーバ 3からメッセージを受信する(ステップ101)。受信 したメッセージは、メッセージ送信部6に転送される と、メッセージ送信部6は、メッセージのヘッダからメ ッセージ送信先を抽出する(ステップ102)。メッセ ージ送信部6は、当該メッセージの宛先がサーバ3であ 40 る場合には、サーバを宛先としてメッセージを送信し、 宛先がクライアント1である場合には、クライアントを 宛先としてメッセージを送信する(ステップ103)。 【0004】図22は、従来のメッセージアプリケーシ ョンレベルで中継されることを示す図である。図20に 示す構成において、クライアント1から送信された要求 メッセージaは、メッセージ中継システム2で中継さ れ、サーバ3に送られる。要求メッセージは、サーバ3 で処理され、要求メッセージがメッセージ中継システム

として返却される。但し、メッセージ中継システム2 は、要求メッセージあるいは、応答メッセージの区別は なく、受信したメッセージをそのまま中継し、送信先に 対して送信するメッセージの中継処理を行う。

【0005】また、クライアント1では、タイマを用い た応答監視部4により応答監視を行っており、サーバダ ウンやサーバ過貨荷等のサーバ異常状態によって一定時 間内に応答が得られない場合、応答監視部4のタイムア ウトによりサーバ異常を検出し、クライアントでの処理 10 を中断する。

[00006]

【発明が解決しようとする課題】しかしながら、上記の 従来の技術では、クライアント側に具備されている応答 監視部によるサーバ異常の検出に必ず、応答監視時間だ け待たなければならなず、クライアントがオペレータ鑑 末のような人的操作を伴う場合、クライアント側ではサ ーバ異常を迅速に検出することができないという問題が ある。応答監視時間は、サーバ毎のビークトラック時の 最大処理時間を考慮してセットする必要があるため、場 台によっては、不必要に長時間待つことになる。

【0007】本発明は、上記の点に鑑みなされたもの で、上記従来の問題点を解決し、サーバ障害時、クライ アントが応答監視処理に係る時間を待つことなく。短時 間でサーバ障害を検出することが可能なメッセージ中継 装置及びメッセージ中継方法を提供することを目的とす る。

【①①08】また、本発明の更なる目的は、メッセージ 中継を行う際に、伝送プロトコルやメッセージフォーマ ットが異なる場合でも中継可能なメッセージ中継続置及 びメッセージ中継方法を提供することである。

[0009]

【課題を解決するための手段】図1は、本発明の原理機 成図である。本発明は、妄求メッセージを送出する少な くとも1つのクライアント1と、該要求メッセージの内 容を受信し、該要求メッセージ対する応答メッセージを 送出する少なくとも1つのサーバ3との間にあって、メ ッセージの中継を行うメッセージ中継続置2であって、 サーバ3の状態を管理するための管理手段21と、管理 手段21の内容に基づいてメッセージの中継を制御する 制御手段22とを有する。

【0010】上記の管理手段21は、要求メッセージに 対する応答メッセージを一意に識別し、かつ要求元のク ライアント1と送信先のサーバ3を識別するためのダイ アログ識別情報を記憶し、ダイアログ識別情報の登録要 求、削除要求が発行された時は、ダイアログ識別情報の 登録、削除を行うダイアログ識別情報記憶手段211 と、サーバ3毎の状態を監視し、サーバ3の異常検出時 には、内部で管理しているサーバ状態を異常に設定し、 異常となったサーバ3 に関するダイアログ識別情報に関 2で中継され、クライアント1に対して応答メッセージ 50 する要求メッセージについて異常応答を返却するように (4)

指示するサーバ状態監視手段212とを有する。

【0011】上記の制御手段22は、クライアント1か らの要求メッセージ、サーバ3からの応答メッセージを 受信する受信手段221と、クライアント1に対して応 答メッセージ。サーバ3に対して要求メッセージを送信 する送信手段222と、異常応答返却指示があった時、 **冥常応答メッセージを作成し、指定されたクライアント** 1に対して異常応答を返却する異常応答返却手段224 と、クライアント1からの要求メッセージ受信時には、 送信先のサーバ3が正常か否かをサーバ状態監視手段2 10 12で保持するサーバ3の状態の情報を調べ、送信先の サーバ3が正常状態の場合には、ダイアログ識別情報記 (健手段211にダイアログ識別情報を登録し、送信先の サーバ3にメッセージを送信し、送信先のサーバ3が異 食状態の場合には、メッセージの中継を行わず要求元の クライアント1 に異常応答を返却するよう異常応答返却 手段224に指示し、サーバ3からの応答メッセージ受 信時には、応答メッセージに対するダイアログ識別情報 がダイアログ識別情報記憶手段211に登録されている 介して応答メッセージを要求元のクライアント1に送信 し、ダイアログ識別情報記憶手段211に登録されてい るダイアログ識別情報を削除し、応答に対するダイアロ グ識別情報がダイアログ識別情報記憶手段211に登録 されていない場合は、応答メッセージを破棄するダイア ログ管理手段223とを具備する。

【①①12】また、本発明のメッセージ中継装置2の管 理手段21は、クライアントーメッセージ中継装置間、 メッセージ中継装置=サーバ間の通信プロトコルが異な る場合及び異なったメッセージフォーマットを使用する 30 場合に、クライアント及びサーバを識別するための情報 を1対1に対応付けて管理する対応ダイアログ識別情報 記憶手段を含む。

【0013】また、上記の対応ダイアログ識別情報記憶 手段は、第1のプロトコルと第1のプロトコルを利用す るクライアントの識別情報を組とし、第2のプロトコル と第2のプロトコルを利用するサーバの識別情報を組と して登録する。また、上記の制御手段は、第1のプロト コルを用いるクライアントから発行された要求メッセー いるサーバから発行された応答メッセージを受信する第 2の受信手段と、対応ダイアログ識別情報記憶手段を参 照して、第1の受信手段により受信した要求メッセージ に一意に対応する第2のプロトコルを用いるメッセージ に変換する第1の変換手段と、対応ダイアログ識別情報 記憶手段を参照して、第2の受信手段により受信した応 答メッセージに一意に対応する第1のプロトコルを用い るメッセージに変換する第2の変換手段を含む。

【0014】本発明は、要求メッセージを送出する少な くとも1つのクライアントと、要求メッセージの内容を 50 明する。

受信し、要求メッセージ対する応答メッセージを送出す る少なくとも1つのサーバとの間において、メッセージ の中継を行うメッセージ中継方法であって、サーバの状 艦を管理し、管理状態内容に基づいてメッセージの卓継 を制御する。

【①①15】図2は、本発明の原理を説明するためのフ ローチャートである。本発明のメッセージ中継方法は、 クライアントからの要求メッセージを受信すると(ステ ップ1)、送信先のサーバが正常か否かを調べ(ステッ プ2)、送信先のサーバが正常状態の場合には、ダイア ログ識別情報を登録しておき(ステップ3)、送信先の サーバにメッセージを送信し(ステップ4)、送信先の サーバが異常状態の場合には、メッセージの中継を行わ ず要求元のクライアントに異常応答を返却し(スチップ 5) サーバからの応答メッセージ受信時には(ステッ 76)、応答メッセージに対するダイアログ識別情報が 登録されているかを調べ(ステップ?)、登録されてい る場合には、応答メッセージを要求元のクライアントに 送信し(ステップ8)、登録されているダイアログ識別 かを調べ、登録されている場合には、送信手段222を 20 情報を削除し(ステップ9)、応答に対するダイアログ 識別情報が登録されていない場合は、応答メッセージを 破棄する (ステップ 10)。

> 【①016】また、本発明のメッセージ中継方法は、ク ライアントーメッセージ中継装置間、メッセージ中継装 置ーサーバ間の通信プロトコルが異なる場合及び異なっ たメッセージフォーマットを使用する場合に、第1のプ ロトコルと第1のプロトコルを利用するクライアントの 識別情報を組とし、第2のプロトコルと該第2のプロト コルを利用するサーバの識別情報を組として登録してお き、登録された情報を参照して、受信した要求メッセー ジに一意に対応する第2のプロトコルを用いるメッセー ジに変換し、または、登録された情報を参照して、受信 した応答メッセージに一意に対応する第1のプロトコル を用いるメッセージに変換する。

[0017]

【作用】本発明は、メッセージ中継装置内でサーバ異常 を倹出するために、要求メッセージ受信時に即時にクラ イアント側に異常応答を返却することが可能となり、既 に要求メッセージを中継したが、応答がまだ返却されて ジを受信する第1の受信手段と、第2のプロトコルを用 40 いないメッセージに対しても異常応答を返却することが 可能である。

> 【0018】また、本発明は、クライアントーメッセー ジ中継装置間、メッセージ中継装置=サーバ間で異なっ た通信プロトコル、または異なったメッセージフォーマ ットを用いる場合でもメッセージ中継装置内で変換処理 を行うことにより通信プロトコルやメッセージフォーマ ットが異なっていても、中継が可能となる。

[0019]

【実施例】以下、図面と共に本発明の実施例を詳細に説

[第1の実施例]図3は、本発明の第1の実施例のメッ セージ中継システムの構成を示す。同図中、図20と同 一構成部分には、同一符号を付し、その説明を省略す

【0020】図3に示す構成において、クライアント1 とサーバ3の構成は従来の図20に示す構成と同様であ る。メッセージ中継装置2は、メッセージ受信部5、メ ッセージ送信部6に加えて、ダイアログ管理部7、ダイ アログ識別情報記憶部8 サーバ状態監視部9 異常応 答返却部10及び応答監視タイマ11より構成される。 10 セージであると判断する。 【0021】メッセージ受信部5は、クライアント1ま たは、サーバ3から要求メッセージを受信すると、ダイ アログ管理部でに通知する。ダイアログ管理部では、ク ライアント1から要求メッセージ受信時には、サーバ管 理状態監視部9のサーバ状態情報を参照し、サーバ3が 正常であれば、ダイアログ識別情報をダイアログ識別情 報記憶部8に登録しておく。もし、サーバ3が異常であ れば、メッセージの中継は行わないように制御し、異常 応答返却部10にクライアント3に対して異常応答を返 却するように指示する。ここで、ダイアログ情報とは、 要求メッセージに対応する応答メッセージを一意に識別 し、かつ要求元のクライアントと送信先のサーバとを識 別する情報を言う。また、ダイアログ管理部7は、サー バ3からの応答メッセージ受信時には、クライアント要 求メッセージ受信時と同様に、応答メッセージのダイア ログ識別情報がダイアログ識別情報記憶部8に登録され ているかどうかを調べ、登録されている場合には、ダイ アログ識別情報記憶部8からダイアログ識別情報を削除 し、サーバ状態監視部9の応答監視タイマ11をストッ 対して応答メッセージを返却するよう副御する。また、 ダイアログ識別情報記録部8にダイアログ識別情報が登 録されていない場合には、応答メッセージを破棄し、応 答監視タイマ11をストップさせるよう制御する。詳細 な動作は図4に詳述する。

【0022】ダイアログ識別情報記憶部8は、サーバ3 が正常である場合のみ、ダイアログ管理部でから転送さ れたダイアログ識別情報を登録する。詳細な動作は図6 に後述する。サーバ状態監視部9は、例えば、応答監視 に対する応答監視を行い、応答監視タイマ11のタイム アウトによりサーバ異常を検出する。サーバ異常が検出 された場合には、サーバ状態監視部9で管理するサーバ 状態情報を異常とし、異常応答返却部10にクライアン トーに対して異常応答返却を行うよう依頼する。詳細な 動作は図5において説明する。

【0023】異常応答返却部10は、ダイアログ識別情 報記憶部8に障害となったサーバに関する識別情報を検 索し、障害となったサーバ宛に要求が中継され、現在応 ント」を全てに対して異常応答を返却し、ダイアログ議 別情報記憶部8からダイアログ識別情報を削除する。 【1) () 2 4 】 図 4 は、本発明の第 1 の実施例のダイアロ グ管理部の動作のフローチャートである。

ステップ2()1) ダイアログ管理部では、クライアン ト1または、サーバ3から受信したメッセージのヘッダ を解析する。受信したメッセージのヘッダの宛先がサー バであれば、当該受信メッセージは、要求メッセージで あると判断し、宛先がクライアントであれば、応答メッ

【0025】ステップ2020 ヘッダを解析すること により受信したメッセージが要求メッセージである場合 には、ステップ203に移行し、応答メッセージである 場合には、ステップ208に移行する。

ステップ203) ダイアログ管理部では、サーバ状態 監視部9を参照して、要求メッセージの宛先となってい る送信先のサーバ3の状態を取得する。ここで、サーバ 状態監視部9の応答監視タイマ11がタイムアウトの状 態になっていなれば、正常状態にあると判定する。

【0026】ステップ204) 送信先のサーバ3の状 騰が正常である場合には、ステップ205に移行し、異 鴬が発生していると判定された場合には、ステップ20 7に移行する。

ステップ205) 送信先のサーバ3が正常である場合 には、ダイアログ識別情報記憶部8にダイアログ情報を 登録する。

【0027】ステップ206》 サーバ状態監視部9に 応答監視タイマ11をセットするように指示し、ステッ プ212に移行する。

プさせ、メッセージ送信部6を介してクライアント1に 30 ステップ207) ステップ204において、送信先の サーバの状態が異常であると判断された場合には、異常 応答返却部10に要求メッセージに対する異焦応答を要 | 氽元のクライアント1に返卸するように指示し、ステッ プ212に移行する。

> 【0028】ステップ208》 ステップ202におい て、受信メッセージが応答メッセージであると判断され た場合には、ダイアログ識別情報記憶部8に登録されて いるダイアログ識別情報を参照する。

ステップ2(19) 応答メッセージのダイアログ識別情 タイマ11を設けてクライアントからの要求メッセージ 40 報がダイアログ識別情報記録部8に登録されている場合 には、ステップ210に移行し、登録されていない場合 には、ステップ213に移行する。

> 【0029】ステップ210》 ダイアログ識別情報記 健邸8のダイアログ識別情報を削除する。

> ステップ211) サーバ状態管理部9に応答監視タイ マ11をストップするように指示し、ステップ212に 移行する。

【0030】ステップ212》 メッセージを送信先に 送信して処理を終了する。送信メッセージが要求メッセ 答待ちとなっている嬰ネメッセージの要求元のクライア 50 ージであれば、サーバ3に送信し、送信メッセージが応

答メッセージであればクライアント1に送信する。 ステップ213) ステップ209において、ダイアロ グ識別情報がダイアログ識別情報記憶部8に登録されて いない場合には、当該メッセージを破棄する。

【0031】ステップ214》 サーバ状態管理部9に 応答監視タイマ11をストップするように指示し、処理 を終了する。

次に、サーバ状態監視部9の動作を説明する。図5は、 本発明の第1の実施例のサーバ状態監視部の動作のフロ ーチャートである。

【①032】ステップ301) サーバ状態監視部9 は、ダイアログ管理部9から参照のためのイベントを受 信する。

ステップ302) 受信イベントは、サーバ状態参照の イベントであるか、他からのイベントであるかを判断 し、サーバ状態参照のイベントであれば、ステップ30 3に移行し、それ以外のイベント(応答監視タイで11 からのイベント) であれば、ステップ304に移行す

【0033】ステップ303) サーバ3の状態を要求 29 処理を終了する。 元のダイアログ管理部9に返却して、サーバ状態監視部 9の処理を終了する。

ステップ3(14) イベントは応答監視タイマ11のタ イムアウトの通知であるかを判断する。応答監視タイマ 11のタイムアウトの通知ではない場合には、サーバ状 **騰監視部9の処理を終了する。タイムアウトの通知であ** る場合には、ステップ305に移行する。

【0034】ステップ305》 応答監視タイマ11の タイムアウトが発生したサーバ3について、サーバ状態 監視部9で管理するサーバ状態情報を「異常」にセット 30 ーバ3に異常が発生している場合である。 する.

ステップ3(6) ダイアログ識別情報記憶部8にサー バ3に関するダイアログ識別情報を参照するように要求

【0035】ステップ308》 - 異常応答返却部10 に、上記ダイアログ識別情報について異常応答を返却す るように指示する。

ステップ309) ダイアログ識別情報記憶部8に、当 該サーバ3に関するダイアログ識別情報を削除するよう に依頼する。

【0036】次に、ダイアログ識別情報記憶部8の動作 を説明する。図6は、本発明の第1の実施例のダイアロ グ識別情報記憶部の動作のプローチャートである。

ステップ4()1) ダイアログ管理部でまたは、異常応 答返却部10からの要求を受信する。

【0037】ステップ402》 受信した要求は、ダイ アログ識別情報の登録要求が否かを判断し、ダイアログ 識別情報の登録要求である場合には、ステップ403に 移行し、他の要求である場合には、ステップ404に移 行する。

ステップ403) ダイアログ管理部でから受信したイ ベントがダイアログ識別情報登録要求である場合には、 ダイアログ識別情報を登録し、ダイアログ識別情報記憶 部8の処理を終了する。

【0038】ステップ404) ステップ402におい て、ダイアログ識別情報登録要求以外の要求であり、異 寓応答返却部10または、ダイアログ管理部7からのダ イアログ識別情報の削除要求である場合には、ステップ 405に移行し、その他の要求である場合には、ステッ 10 ブ406に移行する。

【0039】ステップ405) ダイアログ識別情報記 **慥部8に既に記憶されているダイアログ識別情報の削除** を行い、処理を終了する。

ステップ406) 発行されている要求は、ダイアログ 識別情報の参照であるかを判断し、参照要求である場合 には、ステップ407に移行し、その他の要求である場 合には、ステップ408に移行する。

【0040】ステップ407) ダイアログ識別情報を 参照して結果を要求発行元のクライアント1に返却し、

ステップ408) ステップ406において、発行され ている要求が参照要求でない場合には、要求を破棄し、 処理を終了する。

【0041】次に、異常応答返却部10の動作を説明す る。図7は、本発明の第1の実施例の異常応答返却部の 動作のフローチャートである。

ステップ501) 異常応答返却部10は、サーバ状態 監視部9から異常応答返却指示を受信する。サーバ状態 監視部9が異常応答返却指示が発行されるケースは、サ

【0042】ステップ502》 サーバ状態監視部9か ち異常となったサーバ! Dを抽出する。

ステップ503) 異常となったサーバ | Dをキーにし て、ダイアログ識別情報記憶部8からダイアログ識別情 報を検索し、異常応答を返却すべきクライアントIDと メッセージ!Dをピックアップする。

【0043】ステップ504) 異常応答メッセージを 作成し、聞い合わせ中の要求メッセージに対し、異意応 答メッセージを返却する(要求メッセージ発行元のクラ 40 イアント1に返却する)。

次に、サーバ3が正倉時のメッセージ中継処理を説明す る。図8は、メッセージのフォーマットを示す。要求及 び応答メッセージは、メッセージ役別81、送信先!D 82. 送信元 I D 83、メッセージ I D 84 からなるメ ッセージヘッダ80とメッセージ本体85から構成され る。メッセージ種別81は、要求メッセージの場合に は、 "Q"が設定され、応答メッセージの場合には "R"が設定される。

【①①4.4】図9は、本発明の第1の実施例のサーバ正

http://www4.ipdl.inpit.go.jp/tjcontentdben.ipdl?N0000=21&N0400=image/gif&N0401=/... 11/17/2008

10

11

ある。同図において、〇内の数字は以下の説明中に記載 されている () 内の香号に対応する。また、同図中の a、b, c, dはそれぞれ中継されるメッセージを示 し、メッセージの内容を図10に示す。なお、図10に おいて、メッセージのフォーマットのメッセージヘッダ 80は、転送される方向から付与されている。つまり、 矢印の方向に転送される。メッセージ種別81は、

"Q"が設定されている場合には、問い合わせ要求メッ セージを表し、"R"が設定されている場合には、応答 メッセージを表す。

【①045】また、図11は、本発明の第1の実施例の ダイアログ識別情報記憶部の内容の例を示し、図12 は、本発明の第1の実施例のサーバ状態監視部の内容の 例(サーバ状態 - 正常)を示す。

(1) クライアント1からメッセージ中継装置2のメッ セージ受信部5に対して図1()(a)に示す要求メッセ ージが送出され、メッセージ受信部5は、当該要求メッ セージを受信する。メッセージ受信部5は受信した要求 メッセージ(a)をダイアログ管理部でに転送する。

【0046】(2) ダイアログ管理部では、要求メッセ 20 応答返却を指示する。 ージ (a) が転送されると、サーバ状態監視部9に対し てサーバ状態を参照する。このとき、サーバ状態監視部 9の内容は図12に示す内容であり、サーバ3は、正鴬 状態にあることを表している。

【()()47】(3) ダイアログ管理部では、要求メッセ ージ(a)をダイアログ識別情報記憶部8に登録する。 これにより、ダイアログ識別情報記憶部8の登録内容は 図11に示す内容となる。

(4) ダイアログ管理部では、サーバ状態監視部9に対 して、応答監視タイマ11をセットするように指示す

【0048】(5) ダイアログ管理部では、メッセージ 受信部5から転送された要求メッセージ(り)をメッセ ージ送信手段6を介してサーバ3に送信する。

(6) メッセージ受信部5は、サーバ3より応答メッセ ージ(c)を受信する。

【0049】(7) ダイアログ管理部7は、受信された メッセージについてダイアログ識別情報がダイアログ識 別情報記憶部8に登録されているかをチェックする。こ の例では、この時点のダイアログ識別情報記憶部8の記 40 (1) クライアント1から要求メッセージ(図10) (他内容は、図1-1に示す如くであるので、ダイアログ識) 別情報記憶部8からは、登録済みである旨が通知され

【0050】(8) これによりダイアログ管理部では、 ダイアログ識別情報記憶部8より当該ダイアログ識別情

(9) ダイアログ管理部では、サーバ状態監視部9に対 して応答監視タイマ11を停止するよう指示する。

【0051】(10) タイアログ管理部7は、メッセージ 送信部6を介して、クライアント1に対して応答メッセ 50 【0059】(3) これによりダイアログ管理部7は、

ージ(d)を返却する。

次に、ダイアログ管理部7が、要求メッセージ受信後、 サーバ3が異常であることをサーバ状態監視部9から通 知された場合の処理を説明する。

【① 052】図13は、本発明の第1の実施例の要求メ ッセージ受信後、サーバ異常検出時の異常応答検出時の 異常応答返却処理の流れを説明するための図である。な お、この問いのサーバ状態監視部9の状態情報の内容を 図14に示す。以下の例において、サーバの! Dは、

- 1001 Leb. クライアント1のクライアントIDは "A001"であるとする。

【0053】(1) サーバ状態監視部9は、ダイアログ 管理部7からサーバの状態の間い合わせ時に、応答監視 タイマ1からタイムアウトの旨が通知によりサーバ異常 を検出する。

(2) サーバ状態監視部9は、サーバ状態を図14に示 すようにサーバ状態が異常である旨を設定する。

【①①54】(3) サーバ状態監視部9は、異常応答返 却部10に対して、サーバID 100017 と共に異常

(4) 異常応答返却部10は、ダイアログ識別情報記憶 部8に登録されているダイアログ識別情報を、サーバ! D *0001 * をキーとして検索し、当該情報よりクラ イアント! D "A 0 0 1" を取得する。

【0055】(5) 異常応答返却部10は、当該クライ アントID「AOOI」を異常応答メッセージの送信宛 先としてメッセージ送信部6に対して、 異常メッセージ 送出を指示する。

(6) メッセージ送信部6は、異常応答のメッセージを 30 異常応答返却部10から指示されたクライアント1に対 して送信する。

【0056】(7) 異意応答返却部10は、ダイアログ 識別情報部8に登録されているサーバ ID 「001」を 有するダイアログ識別情報を削除する。

次に、メッセージ中継装置とが受信したメッセージ中継 する際に、サーバ異意状態時の動作を説明する。

【0057】図15は、本発明の第1の実施例のサーバ 異常時のメッセージ中継処理の流れを説明するための図

(a))を受信すると、メッセージ中継装置2のメッセ ージ受信部5は、当該要求メッセージをダイアログ管理 部でに転送する。

【0058】(2) ダイアログ管理部では、要求メッセ ージの送信先【D「00017 をキーにしてサーバ状態 監視部9よりサーバ3の状態情報を参照する。このと き、サーバ状態監視部9が有する状態情報は、図14に 示す内容となっているため、ダイアログ管理部でに「鼻 鴬"状態である旨を返却する。

異常応答返却部1()に異常応答返却を指示する。

(4) 異禽応答返却部10は、異禽応答メッセージを生 成し、メッセージ送信部6に対してクライアント(クラ イアント I D "A O O 1") に対してメッセージを送信 するよう依頼する。

13

【① 0 6 0 】(5) メッセージ送信部6は、異常応答メ ッセージをクライアント1に返却する。

このように、上記の処理では、ダイアログ管理部でが要 求メッセージを受け付けた段階で、直接サーバ状態監視 部9に対してサーバの状態を聞い合わせ、サーバ異常が 10 検出されると、当該要求メッセージのクライアント! D を宛先として、異意応答メッセージを送信する。

【0061】なお、サーバ状態監視部9によりサーバの 状態を監視したが、クライアント1においては、メッセ ージ中継装置2のシステムの障害を考慮し、メッセージ 中継装置2からの応答メッセージの監視を行う必要があ るので、従来の技術と同様に、応答監視部4を具備する ものとする。

【10062】との場合の応答監視時間の関係は、クライ アントで行っているメッセージ中継装置2の監視時間を 20 第2の実施例のダイアログ識別情報登録テーブルを示 丁1. サーバ状態監視部9で行っているタイマ監視時間 をT2とすると、T1>T2の様に設定する必要があ る。上記に記載したサーバ状態監視部9の応答監視タイ マ11によるサーバ状態監視の方法は、一例であり、上 記の例に限定されることなく、例えば、UNIXの 'pi ngコマンド のように "EOHO_REQUEST" を要求する等 の。サーバ処理に負荷をかけないような方法でサーバ異 **鴬を検出する方法や、サーバから定期的に正鴬に動作し** ている通知をもらう等、各種の実現方法も適用できる。 メッセージ中継装置2間。メッセージ中継装置2とサー バ3間で異なったプロトコルを使用し、異なったメッセ ージフォーマットを使用する場合について説明する。 【0064】図16は、本発明の第2の裏施例の異なっ たプロトコルを用いてメッセージを中継する例を示し、 図17は、本発明の第2の実施例のヘッダフォーマット を示す。図17(e)に示すメッセージは、メッセージ 本体と、1パイトのメッセージ種別。4パイトの送信先 ID. 4バイトの送信元ID、8バイトのメッセージ! Dよりなるメッセージへッダにより構成される。また、 図17〈饣〉に示すメッセージは、メッセージ本体と、 2バイトの送信先 ID、4バイトの送信元 ID: 4バイ トのメッセージIDよりなるメッセージへッダにより構 成される。即ち、図17(e), (f)ではメッセージ フォーマットが異なっている。

【0065】図16において、クライアント(000 A) とサーバ(S1)間におけるメッセージの中継の過 程において、まず、クライアント(000A)とメッセ ージ中継装置2間では、プロトコルAを用いるため、図 17 (e) に示すメッセージフォーマットを用いて中継 50 アログ識別情報登録テーブル30に登録する。これによ

し、メッセージ中継装置2とサーバ(sl)の間ではプ ロトコルBを用いるため、図17(f)に示すメッセー ジフォーマットを用いて中継する必要がある。即ち、ク ライアント1とメッセージ中継装置2の間と、メッセー シ中継装置2とサーバ3の間で用いられる通信プロトコ ルが異なっている。

【0066】とのように、クライアントーメッセージ中 継続置間、メッセージ中継続置・サーバ間で異なったプ ロトコルを使用し、異なったメッセージフォーマットを 使用する場合には、メッセージ中継続置2がクライアン ト及びサーバを識別するための情報。クライアント側の ダイアログa及びサーバ側のダイアログbで要求メッセ ージと応答メッセージを1:1に対応づけるための情報 を図18に示すようにダイアログ識別情報登録テーブル 30を参照して選択する。つまり、本実施例で用いられ るダイアログ識別情報は、クライアント1からメッセー ジ中継装置2を見た時に、サーバとみなし、サーバ3か ちメッセージ中継装置2を見たときに クライアントと 見做した場合の情報が設定される。図19は、本発明の す。同図に示すようにダイアログ識別情報登録チーブル 30は、メッセージ中継装置2に対してプロトコルAを 用いるクライアント1のメッセージID、クライアント ! Dを登録し、さらに、プロトコルBを用いるサーバ間 のメッセージIDとサーバIDが登録されている。

【0067】以下、図16~図19に従って、第2の実 施例の動作を説明する。図18内の〇内の数字は、以下 の説明における処理の順序に対応する。ここで、クライ アント1のクライアント [Dを [0 0 0 A] とし、サー 【0063】[第2の実験例]次に、クライアント1と 30 バ3のサーバIDを "S1" とする。また、メッセージ 中継装置2は、自装置内にクライアント1に対するサー バ側の I D (N) () 1) とサーバ 3 に対する クライアン ト側ID(IDSS)を有する。

> 【0068】(1) クライアント1は、メッセージ中継 装置2に対して要求メッセージをプロトコルAを用いて 送出する。この要求メッセージは、以下のような内容で あるとする。

- ・メッセージ種別:Q(要求メッセージ)
- ・送信先!D:NOO1(メッセージ中継装置2のサー 46 //側の [D]
 - ・送信元!D:000A(クライアントのID)
 - ·メッセージID:00000001
 - ·メッセージ本体:ABCD…
 - (2) クライアント1から見てサーバ側と見敬すメッセ ージ中継装置2のサーバ側(N001)が、要求メッセ ージの送信先IDとなっているので、メッセージ中継装 置2のサーバ側(N()()) が当該メッセージを受信す
 - 【0069】(3) ここで、受信したメッセージをダイ

http://www4.ipdl.inpit.go.jp/tjcontentdben.ipdl?N0000=21&N0400=image/gif&N0401=/... 11/17/2008

(9)

り、プロトコルA側メッセージ!Dの欄には、当該メッ セージ [D *00000001 * が登録され、プロトコ ルA側のクライアント! Dの欄には、"000A"が登

15

【0070】(4) このとき、ダイアログ識別情報登録 テーブル30のプロトコルB側のメッセージ!D欄、プ ロトコルB側のサーバ!Dの額に、それぞれ「298 2" . "S1" が登録さている場合には、プロトコルA 側のメッセージID「000000001~に対応するプ ロトコルB側メッセージIDは「2982」であり、プー10 【0075】なお、本発明は、上記の各実施例に限定さ ロトコルB側のサーバ!Dは「SI"であることが分か る。これにより、メッセージ中継装置2は、サーバS1 に送信するためのメッセージを作成する。メッセージの 内容は、以下の通りである。プロトコルBで使用される メッセージのフォーマットは、図17(1)に示すフォ ーマットであるので、このフォーマットに対応させて、 以下のような内容により要求メッセージが構成される。

- ·送信先 | D:S1
- ·送信元!D:IDSS
- ·メッセージID:2982
- ・要求メッセージ本体:ABCD…
- (5) 上記で生成されたメッセージを送信先 I D (S) に基づいてサーバ(S1)にプロトコルBを用いて 送出される。

【0071】(6) 次に、サーバ3(S1)から応答メ ッセージをクライアント1に対して中継する場合には、 メッセージ中継装置2は、プロトコルBに対応するメッ セージフォーマット(図17(1))に従って、以下の ような内容の応答メッセージが生成される。

- ·送信先!D:IDSS
- ·送信元!D:S1
- ·メッセージID:2982
- 応答メッセージ: X Y Z …
- (7) (6)で生成された応答メッセージをプロトコルBを 用いてメッセージ中継装置2のクライアント側(IDS S) に送信する。

【0072】(8) プロトコルB側のメッセージIDに 対応する一意のメッセージ【DであるプロトコルA側の メッセージ!Dに受信した応答メッセージを変換し、送 信先のクライアント!Dを"000A"として、クライ 40 【図4】本発明の第1の実施例のダイアログ管理の動作 アント1宛のメッセージを生成する。メッセージの内容

- ・メッセージ種別:R(応答メッセージ)
- 送信先 | D:000A (クライアント装置 | D)
- ・送信元!D:N001(メッセージ中継装置のサーバ differ (TO)
- メッセージID:00000001
- ・メッセージ本体:XYZ…

である。

【0073】(9) 上記(8) の内容のメッセージをクラ 50 ージ中継処理の流れを説明するための図である。

イアント1にプロトコルAを用いて送出する。

(10) さらに、応答メッセージ (メッセージ!D=29 82) が送出され、ダイアログ識別情報登録テーブル3 ()を参照した後、当該テーブルの内容を削除する。

【①①74】本実施例によりクライアントーサーバ間の 通信においてプロトコルが異なるメッセージフォーマッ トが異なる場合に、メッセージ中継装置2において、相 互に適合するフォーマット及び通信プロトコルに従っ て、メッセージの中継を行うことが可能となる。

れることなく、特許請求の範囲内で種々変更・応用が可 能である。

[0076]

【発明の効果】上述のように本発明によれば、メッセー ジ中継接置のサーバ状態管理部でサーバの状態を管理し ているため、サーバ障害時、クライアントは応答監視時 間を待つことなく短時間でサーバ障害を検出することが 可能となる。

【0077】また、サーバ状態監視部で行うサーバのタ 20 イマ監視は従来のクライアントで行われていた応答可視 と同じ意味を持つが、サーバの状態を集中管理してお り、一度異常を検出すれば、全てのクライアントに対し て異常応答をすることが可能である。

【0078】また、クライアントーメッセージ中継装置 の間、メッセージ中継装置・サーバ間で異なったプロト コル及び異なったメッセージフォーマットを使用するよ うな場合でも、メッセージ中継装置内にダイアログ識別 情報登録テーブルを設けて、第1のプロトコル側の情報 と第2のプロトコル側の情報を1:1に対応付けること 30 により当該テーブルにて変換処理を行い、要求/庇答メ ッセージの中継を行うことが可能となるため、クラアン トやサーバの機種や通信形態が異なっている場合であっ

ても適用可能となる。 【図面の簡単な説明】

【図1】本発明の原理構成図である。

【図2】本発明の原理を説明するためのフローチャート

【図3】本発明の第1の実施例のメッセージ中継システ ムの構成図である。

のプローチャートである。

【図5】本発明の第1の実施例のサーバ状態監視部の動 作のプローチャートである。

【図6】本発明の第1の実施例のダイアログ識別情報記 慥部の動作のプローチャートである。

【図?】本発明の第1の実施例の異常応答返却部の動作 のフローチャートである。

【図8】メッセージのフォーマットを示す図である。

【図9】本発明の第1の実施例のサーバ正鴬時のメッセ

http://www4.ipdl.inpit.go.jp/tjcontentdben.ipdl?N0000=21&N0400=image/gif&N0401=/... 11/17/2008

(10)

特闘平8-249249

17 【図10】本発明の第1の実施例の中継されるメッセー ジの例を示す図である。

【図11】本発明の第1の実施例のダイアログ識別情報 記憶部の内容を示す図である。

【図12】本発明の第1の実施例のサーバ状態監視部の 内容の例(サーバ状態・正常)を示す図である。

【図13】本発明の第1の実施例の要求メッセージ受信 後、サーバ異常検出時の異常応答返却処理の流れを説明 するための図である。

【図14】本発明の第1の実施例のサーバ状態監視部の 10 6 メッセージ送信部 内容の例 (サーバー異常)を示す図である。

【図15】本発明の第1の実施例のサーバ異意時のメッ セージ中継処理の流れを説明するための図である。

【図16】本発明の第2の実施例の異なったプロトコル を用いてメッセージを中継する例を示す図である。

【図17】本発明の第2の実施例のヘッダフォーマット を示す図である。

【図18】本発明の第2の実施例のメッセージ中継処理 を説明するための図である。

【図19】本発明の第2の実施例のダイアログ識別情報 20 212 サーバ状態監視手段 登録テーブルの例を示す図である。

【図20】従来のメッセージ中継システムの構成図であ

【図21】従来のメッセージ中継動作のフローチャート*

*である。

【図22】従来のメッセージがアプリケーションレベル で中継されることを示す図である。

【符号の説明】

1 クライアント

2 メッセージ中継装置

3 サーバ

4. 広答監視部

5 メッセージ受信部

7 ダイアログ管理部

8 ダイアログ識別情報記憶部

9 サーバ状態監視部

1 () 異常応答返却部

11 応答監視タイマ

21 管理手段

22 制御手段

3() ダイアログ識別情報登録テーブル

211 ダイアログ識別情報記憶手段

221 受信手段

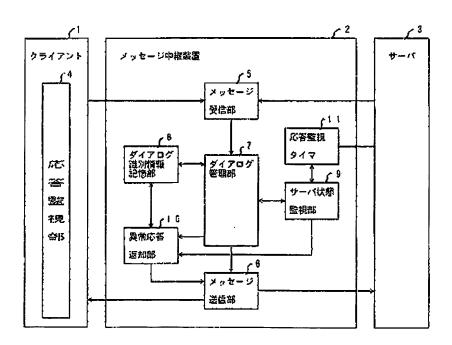
222 送信手段

223 ダイアログ管理手段

224 異常応答返却手段

[23]

本発明の第1の実施例のメッセージ中継システムの構成図

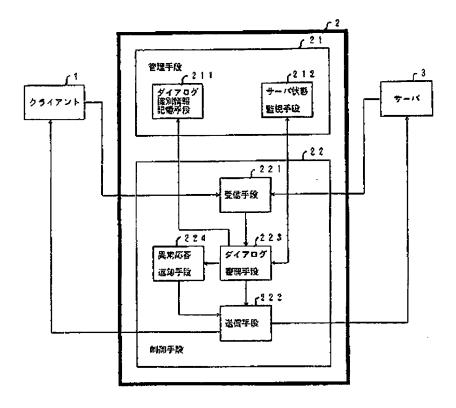


(11)

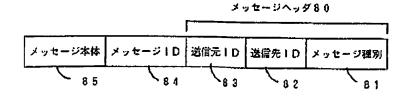
特闘平8-249249

[図1]

木発明の原理構成図



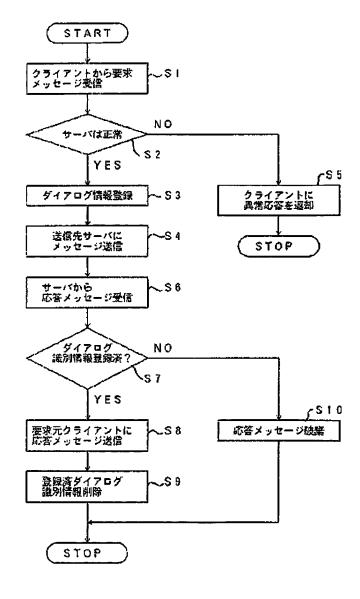
【図8】 メッセージのフォーマットを示す図



(12)

特闘平8-249249

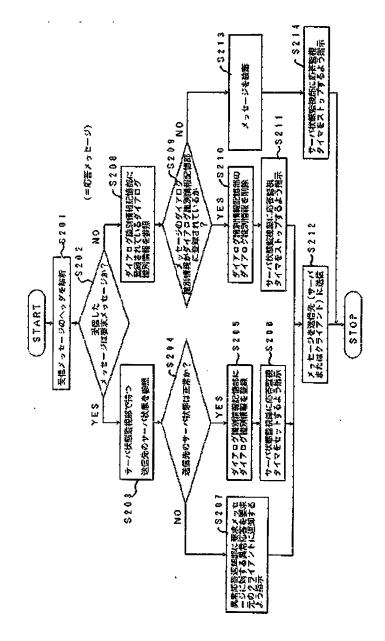
【図2】 本発明の原理を説明するためのフローチャート



特闘平8-249249

(13)

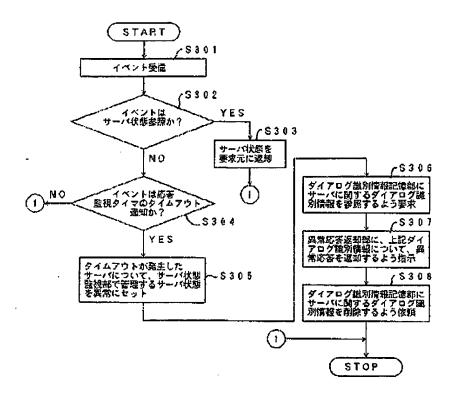
[図4] 本発明の第1の実施例のダイアログ管理部の動作のフローチャート

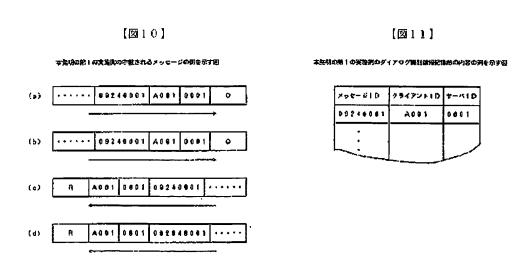


(14)

特開平8-249249

[図5] 本発明の第1の実施側のサーバ状態監視部の動作のフローチャート



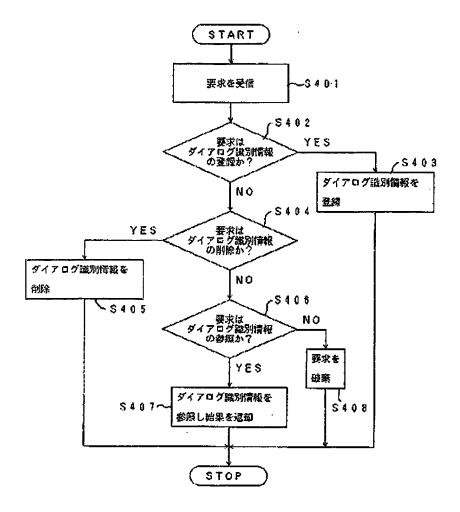


(15)

特闘平8-249249

【図6】

本発明の第1の実施例のダイアログ識別情報記憶部の動作のフローテャート



(16)

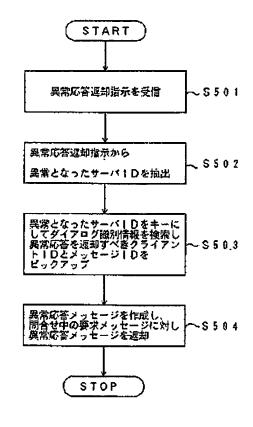
特闘平8-249249

[図7]

[212]

本発明の第1の実施例の異常応答返却部の動作のフローチャート

本発明の第1の実施例のサーバ状態監視部の 内容の例(サーバ状態ー正常)を示す図



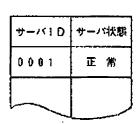
[図14]

メッセージを受信 ~ S101
メッセージへッグから
メッセージの送信先を抽出 ~ S102
送信先にメッセージを送信 ~ S103

STOP

本発明の第1の実施例のサーバ状態監視部の 内容の例(サーバ状態-異常)を示す図

サーバID	サーバ状態
0001	異 常



[21]

従来のメッセージ中概動作のフローチャート

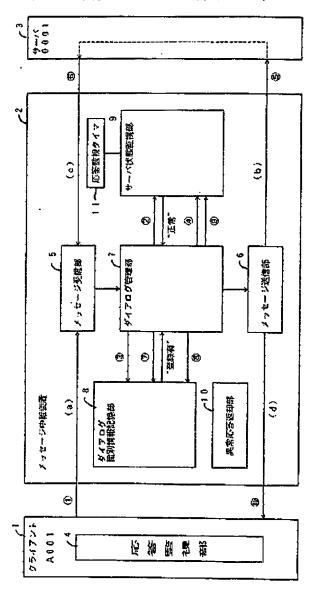
(17)

特関平8-249249

[図9]

本発明の第1の実施例のサーバ正常時の

メッセージ中継処理の流れを説明するための図

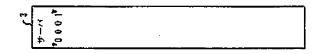


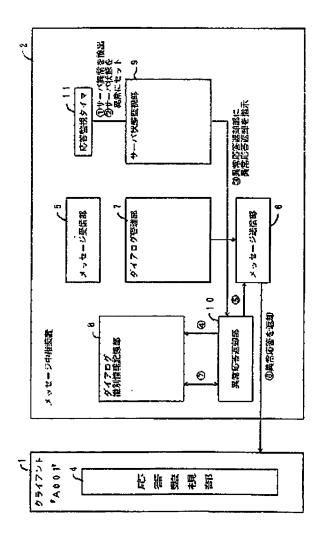
(18)

特関平8-249249

[213]

本発明の第1の実施例の要求メッセージ受信後、サーバ異常検出時の 異常反応返却処理の流れを説明するための図





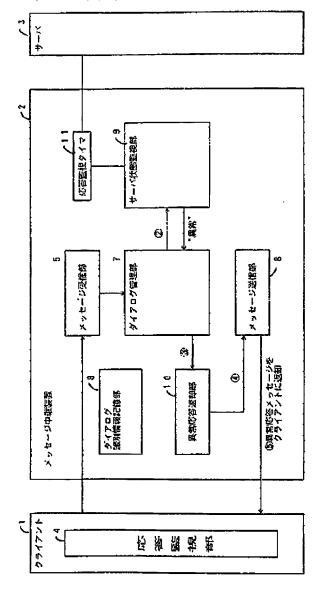
(19)

特闘平8-249249

[図15]

本発明の第1の実施例のサーバ異常時の

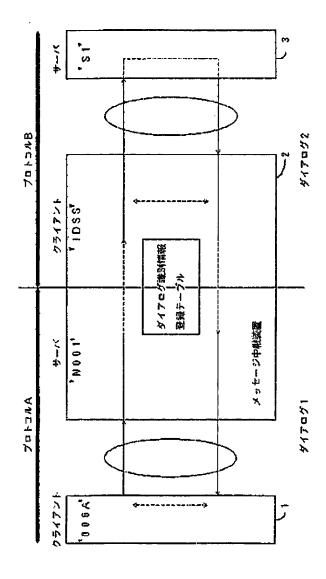
メッセージ中継処理の流れを説明するための図



(20)

特関平8-249249

[216] 本発明の第2の実施例の異なったプロトコルを用いて メッセージを中継する例を示す図



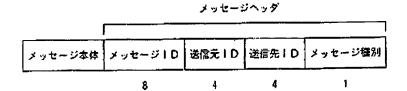
(21)

特闘平8-249249

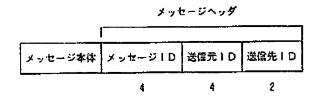
[図17]

本発明の第2の実施例のヘッダフォーマットを示す図

(e) プロトコルAで使用するヘッダフォーマット



(1)プロトコルBで使用するヘッダフォーマット



単位:バイト

[219]

本発明の第2の実施例のダイアログ識別情報登録テーブルの例を示す図

30

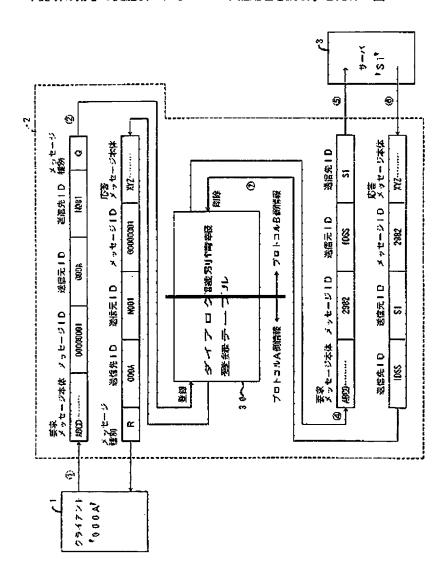
ダイアログ識別情報登録テーブル

プロトコルA側 メッセージID	プロトコルA例 クライアントID	プロトコルB側 メッセージID	プロトコルB側 サーバID	
00000001	9 C D A	2982	S í	
				削除
ブロトコルA側情報 ←		 プロ	トコルB側情報	-

(22)

特闘平8-249249

[218] 本発明の第2の実施例のメッセージ中継処理を説明するための図

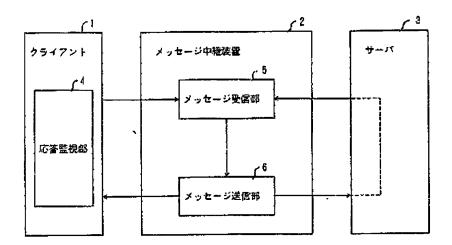


(23)

特闘平8-249249

[**2**0]

従来のメッセージ中継システムの構成図



(24)

特開平8-249249

【図22】 従来のメッセージがアプリケーションレベルで中継されることを示す図

